

# Master CCI

## Langage machine

### Contrôle continu écrit 2009

Durée 1h30 heure, document autorisés, calculatrices et ordinateurs interdits

Prévoir environ 1 heure pour la première partie et 30 mn pour la deuxième partie.

## 1 Base 2 et conversion asm $\rightarrow$ C

Les exercices classiques consistent à partir d'un programme C normal, à le convertir en "C expansé" dans lequel

- toutes les variables temporaires nécessaires sont déclarées et
  - toutes les constructions algorithmiques sont converties en **goto** et **if ... goto**
- puis à le traduire en langage d'assemblage.

Il s'agit ici d'effectuer le travail inverse : remonter du langage d'assemblage à du "C expansé", puis de ce dernier à un programme C classique.

On considère le fragment de code en langage d'assemblage suivant.

```
.text                                .data
.global calcul                      x:      .word    5
calcul:                             format:.asciz   "valabs(x) = %d\012"
debut: ldr r2,= x
      ldr r0,[r2]
      cmp r0,#0
      bge Etiq2
```

```
Et iq1: mvn r1,r0
      add r1,r1,#1
      bal Et iq3
```

Mvn (move not) calcule le complément à 1 de son opérande ( $r1_i = \overline{r0_i} = 1 - r0_i$ ).

```
Et iq2: mov r1, r0
```

En langage C, l'opérateur de complément à 1 est noté  $\sim$ .

```
Et iq3: ldr r3,= res
      str r1,[r3]
      mov pc,lr
```

L'instruction **mov pc,lr** est un branchement de retour à la procédure qui a appelé **calcul**.

**Question a :** On considère une machine dans laquelle les entiers sont représentés sur 6 bits. Quels entiers naturels et relatifs (écrits en base 10) s'écrivent ainsi en hexadécimal :

1. 0x15
2. 0x35
3. 0x2f

**Question b :** Quel(s) indicateur(s) teste la condition **ge** (dans le branchement conditionnel) ? En déduire de quel type (long int ou unsigned long int) doit être déclarée la variable x dans le programme C.

**Question c :** On suppose que lors de l'exécution les sections débutent respectivement aux adresses 0x1000 (text), 0x2000 (data) et 0x3000 (bss). Donner le contenu des registres r0 à r3 en fin d'exécution.

**Question d :** Donner pour chacun des registres (r0, r1, r2 et r3) utilisés la déclaration en C de la variable temporaire correspondante.

**Question e :** Donner pour chacune des instructions (excepté mov pc,lr) en langage d'assemblage une instruction équivalente en langage C .

**Question f :** Donner un programme C équivalent ne contenant ni opérateur  $\sim$ , ni goto. Quel calcul arithmétique réalise ce programme ?

## 2 Traduction C $\rightarrow$ asm

Le corps de la procédure main suivante échange les contenus des deux variables a et b. Rappel pour la traduction en langage d'assemblage : en l'absence d'attribut register dans la déclaration en C, la variable doit être stockée en mémoire.

```
#include <stdio.h>                                void main (void)
                                                    {
/* variables globales */                          register short temp;
/* hors main */                                   register short int *ptb;
                                                    printf ("a = %d, b= %d\n",a,b);
short int a = 13;                                ptb = & b;    /* instruction 1 */
                                                    temp = *ptb;  /* instruction 2 */
short int *pta = &a;                              *ptb = *pta;  /* instruction 3 */
                                                    *pta = temp;  /* instruction 4 */
short int b = 25;                                printf ("a = %d, b= %d\n",a,b);
                                                    }
}
```

**Question g :** Traduire (dans le même ordre qu'en C) les déclarations de a, b et pta.

**Question h :** Traduire individuellement en langage d'assemblage les instructions 1 2, 3 et 4 de main. Votre traduction des trois dernières instructions doit résister à une permutation des contenus des pointeurs (short int \*pta = &b suivi de ptb = &a).